PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

62-146045

(43)Date of publication of application: 30.06.1987

(51)Int.CI.

H04L 13/00

G06F 13/00

(21)Application number: 60-288825

(71)Applicant:

NEC CORP

(22)Date of filing:

20.12.1985

(72)Inventor:

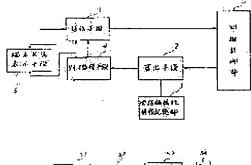
UJIGOU JIROU

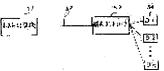
(54) DATA TRANSFER SYSTEM

(57)Abstract:

PURPOSE: To improve the data transfer efficiency by setting the delay time of the next transmission in accordance with reception terminal attribute information after data is transmitted from a transmission terminal to a reception terminal.

CONSTITUTION: When transmission data occurs, a transmitting means 1 is started, and it is decided by a terminal state display means 6 whether a terminal 54 is in the transmittable state or not, and the operation is terminated as it is if transmission is impossible. If transmission is possible, the transmittable state is set to the terminal state display means 6, and a control part 5 is started to transfer data to the terminal of the other party, and a calculating means 2 is started when this transmission is completed. The delay time is calculated in accordance with the transmission speed from a reception terminal attribute information storage part 3, reception terminal information, and the number of transmission characters to the reception terminal to start a timer monitoring means 4, and a time-out signal is generated when a time td elapses, and the terminal state display means 6 is set to the transmittable state to start the transmitting means 1. Since delay times td1, td2... are set in case of transmission to the same device, busy responses are not transmitted from the terminal, and the service of another device is performed during the delay time. The delay time of the next transmission is set in accordance with reception terminal attribute information after data is transmitted from the transmission terminal to the reception terminal, thereby improving the data transfer efficiency.





LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998,2000 Japan Patent Office

⑱ 日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭62 - 146045

@Int.Cl.4

識別記号

庁内整理番号 7 -- 7240-- 5K 匈公開 昭和62年(1987)6月30日

G 06 F 13/00

3 0 7 3 5 1 Z-7240-5K N-7218-5B

審査請求 未請求 発明の数 1 (全5頁)

❷発明の名称

データ転送方式

②特 願 昭60-288825

②出 頭 昭60(1985)12月20日

砂発 明 者

宇治卿 二郎

東京都港区芝 5 丁目33番 1 号 日本電気株式会社内東京都港区芝 5 丁目33番 1 号

⑪出 願 人 日本電気株式会社

②代理人 弁理士内原 晋

明 細 有

1. 発明の名称

ゲータ転送方式

2. 特許請求の範囲

伝送路のデータ伝送速度データとデータ受信機 の受信データ処理速度データとからなる受信帰属 性情報を格納する配域手段と、

データ返信党 丁に応答して前記記憶手段から読み出した受信機属性情報と送信したデータ文字数とから送信送毎時間を算出する算出手段と、

前記録出手数からの送信遅延時間データの供給 に応答して起動し前記送信選延時間データの示す 時間の経過に応答して第1の信号を発生するタイ マ監視手数と、

前配解 1 の in 号の供給に応答して送信可能状態を表示し訊 2 の in 号の供給に応答して送信不可能 状態を表示する端末状態表示手段と、

外部からの起動信号または前配第1の信号のい

すれか一方の供給に応答して前記端末状態表示手段の表示を記みとり送信可能状態表示のときには データ送信を行うとともに前記第2の信号を発生 する送信手段とを含むことを特徴とするデータ転 送方式。

3. 発明の詳細な説明

〔歳集上の利用分野〕

本発明は伝送路を介して通信する必信婦から受信機へのデータ転送方式に関する。

〔従染の技術〕

一般にデータ転送に当ってはデータの必信及び 受信確認などの伝送制御が行なわれるが、との制 御手飲の代費的なものであるペーシック手順を使 用した時の制御手腕を第5回,第6回を用いて説 明する。

期5図はホスト計算級一畑末間の接続を示す的であり、ホスト計算機(以下ホストと称す)51 と端末コントローラ(以下端末と称す)53とそれに接続されている複数のディバイス54とが伝 送路52を使用してデータ転送を行う。とのようなデータ転送では情報プロックの他に第6図に示すような監視シーケンス(SUL,ACK,ピジー, BOT等)の送受信が行なわれる。

第6図は送信婦から受信婦へ伝送路52を使用 して送信を行う際の通信方法を表わす図である。 送信端はホスト,受信端は端末であり第6図では 上から下へ時間の彼れることを示し、第6図のホ スト端末間に記載されている矢印はホスト計算機 5 1 または端末コントローラ 5 3 から送信される 監視シーケンスおよび情報プロックを示している。 第6図においてホストからセレクティンクシーケ ンスSEL1が送信されると端末から情報ブロッ クの受信可能を示す肯定応答ACK1が送信され、 ホストがACK1を受付すると情報プロックB1 がホストから送信され、端末から情報ブロックB 1 の応答としてACK2が送信される。端末は、 受信した情報ブロックB1の処理を開始する。 tp: は端末にかけるBlの処理に嵌する時間であ る。この時間はディバイス54の処理速度に依存

〔與施例〕

次に本発明の一実施例について凶強を参照して 説明する。

第1図は本発明の一実施例を示すプロック図である。 #1図のデータ伝送方式は送信手以1と、 異出手段2と、受信端属性情報記憶部3と、タイ する。ACK2をホストが受信すると次の情報プロックB2を送信する。 端末はB1の処理を行っているためビジー応答を返す。ビジーを受けたホスト側は一定時間後に再送を行っている。

これが従来のデータ転送方式である。

[発明が解決しようとする問題点]

上記のよりな従来のデータ転送方式では受信機 にかけるデータ処理時間を考慮しないで肯定応答 ACK2の供給に応じて欠なる情報ブロックを送 信しているため、受信機からビジー個号が供給さ れ一定時間(との値も固定であった)経過後再送 してかり転送効率を著しく低下させるといり問題 点があった。

そこで本発明では受信機のデータ処理時間を加 味することによりデータ販送効率を同上できるデ ータ転送方式を提供するものである。

(問題点を解決するための手段)

本発射の方式は、伝送路のデータ伝送速度データとデータ受債端の受信データ処理速度データと からなる受信階級性情報を格納する記憶手段と、

マ監視手段4と、回顧制御部5と端末状態長示手 段6とを含んで構成されている。

第2図を参照すると、送信手段1は送信状態判定が21と、送信不能状態設定22と、回線制御部起助23とから構成されている。

第3函を参照すると、算出手取2は、受信婚权性情報人力31と、遅延時間算出32と、タイマ監視手段起勤33とから構成されている。

類4図を参照すると、タイマ監視手段4はタイムアウト監視41と、送信可能状態設定42と、送信手段起動43とから構成されている。

次化本発明の動作について、図面を参照して説 明する。

まず送信データが発生すると送信季数1を起動させる。送信季数1は、送信状態判定21で购束のディバイス54が送信可能状態か否かを端末状態投示手段6により判定し送信不能であれば何らしないで終了する。送信可能であれば、送信不可能状態設定22で端末状態表示手段6に送信不能状態を設定し、次いで回線制御部起動23で回線

制御部5が起動される。

回般制御部5で相手端末(受信端)にデータが 転送され、その送信発了で算出手段2が起動され る。

受信機威性情報記憶部 3 には、伝送速度,受信 端での処理速度が登録されている。

集出手取22では、受信燃胸性情報記憶部3か 5受信端風性情報人力31で伝送路の伝送速度か よび受信端の情報を得る。遅延時間算出部32に よって受信端風性情報入力31で得た情報と受信 端へ送信した文字数から遅延時間の算出を行いま イマ監視手段起動33でまイマ監視手段4を起動 する。

例えば低速速散をa(パイト/秒),受信端で の処理速度をb(パイト/秒〕,送信文字数をc (パイト),延純時間をしは(秒)とすれば

$$td = \frac{c}{b} - \frac{c}{a} = \frac{(a-b)c}{ab}$$

但しa≤bの時はtd=0とする タイマ監視手段4では、タイムアウト監視41

その選延時間を触過するとホストからセレクティングシーケンス8BL2が送信され端末は肯定 応答ACK3が送信されホストはACK3を受信 すると次の信報ブロックB2が送信され端末はB 1の処理が終了しているのでACK4を送信する ホストはACK4を受信するとB2に対する遅延 時間 td2 の間间一ディバイスに対する送信を行な わない。

以上の様に何一ディバイスへ送信する時経延時間 tdi,tdi…を設定する事により端末からのピジー応答がなくなる。また、遅延時間中は他のディバイスのサービスが行える。

前記與施例はペーシック手取で実施した場合に ついて説明したが、本発明は無手取及びそれ以外 の通信にも適用できることは自明である。

(発明の効果)

以上説明したように、本発明には送信端から受 伯端にデータを送信した後、受借端属性情報から 次に送信する選延時間を設定するととによりデー タ転送効率を向上できるという効果がある。 で選延時間 t d だけ時間が経過したかを監視する。時間 t d が融過したならばタイムアウト信号を発生し送信可能状態散定 4 2 で端末状態表示手段 6 を送信可能状態に設定し送信手政起動 4 3 で送信手段 1 が起動される。

端末状態表示手段6 は送信手段1 により送信不能状態(例えば論理値 * 1 *)にセットされタイマ監視手段4 により送信可能状態(例えば論理値 * 0 *)にリセットされる。

次に本実施例にペーシック手順を使用した時の 伝送制御手順を集7図を用いて説明する。

無7図において送信姓(ホスト)から受信機 (端末)への送信でホストからセレクティンクシーケンス8 B L 1 が送信されると端末から肯定応答A C K 1 が送信されホストがA C K 1 を受信すると情報ブロック B 1 がホストから送信され、端末から情報ブロック B 1 の応答としてA C K 2 が送信される。ホストは遅延時間が飛あるとその遅 姓時間 t d 1 の間同一ディバイスの送信を行なわない。

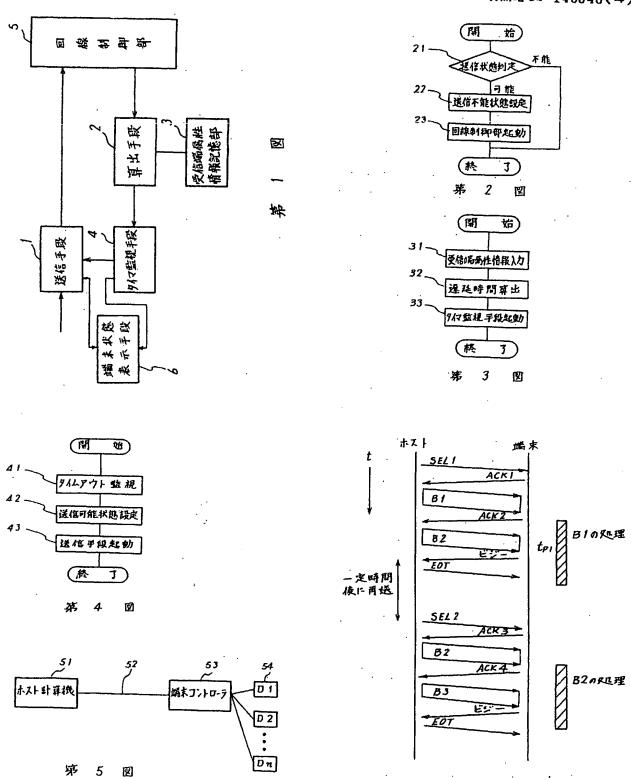
4. 図面の簡単を説明

親1四は本発明の一実施例を示すブロック図、 第2回は第1回中の送信手段1の動作を示す流れ 図、第3回は第1回中の舞出手段2の動作を示す 流れ図、第4回は第1回中のタイマ監視手段4の 動作を示す流れ図、第5回はホスト計算機と端末 間の接続図、第6回は従来の伝送制御手順の概略 説明図、447回は第1回の実施例の伝送制御手順 の概略説明図である。

1……送信手政、2……算出手政、3……受信 端嵩性情報記憶部、4……タイマ監視手取、5… …回練制御部、6……銀末状態表示手段、51… …ホスト計算機、52……伝送路、53……端末 コントローラ、54……ディバイス。

代理人 弁理士 内 原

特開昭 62-146045(4)



苐

6

図.

